PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

10-064246

(43) Date of publication of application: 06.03.1998

(51)Int.CI.

G11B 27/00

G11B 19/12

G11B 20/12 G11B 27/10

(21)Application number: 09-086929

(71)Applicant: TOSHIBA CORP

TOSHIBA AVE CORP

(22)Date of filing:

04.04.1997

(72)Inventor: TAIRA KAZUHIKO

KIKUCHI SHINICHI MIMURA HIDENORI KITAMURA TETSUYA

(30)Priority

Priority number: 06 76194

Priority date: 14.04.1994

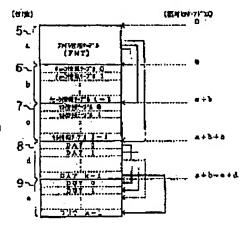
Priority country: JP

(54) RECORDING MEDIUM AND OPTICAL DISC

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To eliminate duplicated recording of the same data to improve efficiency of recording capacity by forming a file with data unit, cell information and chain information region and then expressing each heading position with the number of sectors from the heading part of the file.

SOLUTION: A file is formed of a synchronously reproduced data unit region, a cell information table region for coupling such data unit region and a chain information region for coupling such region as a program chain. In this case, each heading position of the file management table 5, chain information table 6, cell information table 7, DAT 8, DUT 9 is defined by the number of sectors from the heading position of the incorporated file, 0, a, a+b, a+b+c, a+b+c+d. Thereby, when the file is re-arranged in the other position within the data region, it is no longer required to change the value indicating the position. Moreover, it is not required to execute the duplicated recording of the same data and thereby the efficiency of recording capacity can be improved.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

04.04.1997

Date of sending the examiner's decision of

21.04.1998

rejection]

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公閱番号

特開平10-64246

(43)公開日 平成10年(1998) 3月6日

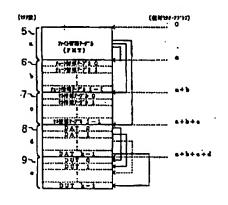
(51) Int.Cl.4	戲別記号	庁内整理番号	FI			技術表示箇所
G11B 27/00			G11B 27/0	00	D	
19/12	501		19/1	12	501K	
20/12	102	9295-5D	20/1		102	
27/10			27/1		A	
			27/0		D	
			審查請求			(全28頁)
(21)出願番号	特顏平9-86929		(71)出顧人 0	00003078		
(62)分割の表示	特取平7-55970の	分割	#	末式会社東芝		
(22)出顧日	平成7年(1995)3	月15日	1	核川県川崎市	幸区堀川町72	器地
				00221029		
(31)優先権主張番号	特膜平6-76194		1	芝エー・ブイ	・イー株式会	‡ †
(32)優先日	平6 (1994) 4月14	E	1	C京都港区新福		-
(33)優先権主張国	日本 (JP)			7良和彦		•
				0京都港区新橋	9年日3金9-	日 中学士
				ー・ブイ・イー		·)
			İ	地。伸一	16-477 (TL)	
				ので都港区新橋	ാ⊤ലാ#ം വ	B. 安生子
	•		1	-・ブイ・イー		7 泉之上
			(74)代理人 身	r理工 須川 (
					1	最終頁に続く

(54)【発明の名称】 記録媒体及び光学式ディスク

(57)【要約】

【目的】 同じデータを重複して記録する必要のない記録媒体の提供を目的としている。

【構成】 ファイル単位でデータが記録された記録媒体において、前記ファイルが、互いに同期して再生される複数の種別のデータのまとまりであるデータユニットの群が記録されたデータユニット領域と、前記データユニット領域に記録されたデータユニットを1つ以上連結して、ブログラム・セルとして構成するための情報である1つ以上のセル情報テーブルが記録されたセル情報テーブルに基づき、前記プログラムセルを1つ以上連結して、プログラム・チェーンとして構成するための情報である1つ以上のチェーン情報が記録されたチェーン情報領域とを有する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 ファイル単位でデータが記録された記録 媒体において、

前記ファイルが、

互いに同期して再生される複数の種別のデータのまとま りであるデータユニットの群が記録されたデータユニッ

前記データユニット領域に記録されたデータユニットを 1つ以上連結して、プログラム・セルとして構成するた たセル情報テーブル領域と、

前記セル情報テーブル領域に記録されたセル情報テーブ ルに基づき、前記プログラムセルを1つ以上連結して、 プログラム・チェーンとして構成するための情報である 1つ以上のチェーン情報が記録されたチェーン情報領域 とを有することを特徴とする記録媒体。

【請求項2】 請求項1記載の記録媒体において、 前記セル情報テーブルが、セル先頭アドレス及びセル最 終アドレスを含むことを特徴とする記録媒体。

【請求項3】 請求項1記載の記録媒体において、 前記チェーン情報が、

前記プログラム・チェーンを構成する複数のプログラム ・セルの番号及びこれらプログラム・セルの再生順を示 すセル番号列を含むことを特徴とする記録媒体。

【請求項4】 請求項1記載の記録媒体において、 前記チェーン情報が、

前記プログラム・チェーンを構成する複数のプログラム ・セルの番号及びこれらプログラム・セルの再生順を示 すセル番号列と.

れが同一時間軸上の同一期間に他のプログラム・セルと の間で選択的に再生可能なプログラム・セルであるか否 かを示すモード情報とを含むことを特徴とする記録媒

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、光ディスク等の記録媒 体に関する。

[0002]

【従来の技術】近年、光ディスクの大容量化により、1 40 枚のディスクに、部分的に内容が異なった複数のストー リーを記録し、ユーザの選択により任意のストーリーを 再生できるようにしたものが現れている。しかし、この 場合、ストーリー毎に、多くの同一データを重複して記 録することになり、ディスク容量の利用効率を潜しく劣 化させてしまう。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】本発明は、同じデータ を重複して記録する必要のない記録媒体の提供を目的と している。

[0004]

【課題を解決するための手段】請求項1の本発明の記録 媒体は、上記した目的を達成するために、ファイル単位 でデータが記録された記録媒体において、前記ファイル が、互いに同期して再生される複数の種別のデータのま とまりであるデータユニットの群が記録されたデータユ ニット領域と、前記データユニット領域に記録されたデ ータユニットを1つ以上連結して、プログラム・セルと して構成するための情報である1つ以上のセル情報テー めの情報である1つ以上のセル情報テーブルが記録され 10 ブルが記録されたセル情報テーブル領域と、前記セル情 報テーブル領域に記録されたセル情報テーブルに基づ き、前記プログラムセルを1つ以上連結して、プログラ ム・チェーンとして構成するための情報である1つ以上 のチェーン情報が記録されたチェーン情報領域とを有す る。

> 【0005】請求項2の本発明の記録媒体は、請求項1 記載の記録媒体において、前記セル情報テーブルが、セ ル先頭アドレス及びセル最終アドレスを含むことを特徴

20 【0006】請求項3の本発明の記録媒体は、請求項1 記載の記録媒体において、前記チェーン情報が、前記プ ログラム・チェーンを構成する複数のプログラム・セル の番号及びこれらプログラム・セルの再生間を示すセル 番号列を含むことを特徴とする。

【0007】請求項4の本発明の記録媒体は、請求項1 記載の記録媒体において、前記チェーン情報が、前記プ ログラム・チェーンを構成する複数のプログラム・セル の番号及びこれらプログラム・セルの再生順を示すセル 番号列と、前記セル番号列で示される各プログラム・セ 前記セル番号列で示される各プログラム・セル毎に、と 30 ル毎に、これが同一時間軸上の同一期間に他のプログラ ム・セルとの間で選択的に再生可能なプログラム・セル であるか否かを示すモード情報とを含むことを特徴とす

[0008]

【作用】本発明の記録媒体においては、複数のプログラ ム・チェーン間で同一のプログラム・セルを共有すると とができるので、同じデータを重複して記録する必要が なくなる。これにより、記録媒体の記録容量の利用効率 を最大限に高められる。

[0009]

【実施例】以下、本発明の実施例を図面を参照して説明

【0010】図1は本発明の一実施例である光ディスク のデータ構造を示す図である。

【0011】本ディスクのデータ構造は「SO-966 0規格に準拠している。本ディスクの記録空間はリード イン領域、管理領域、データ領域およびリードアウト領 域に分割されている。管理領域はシステム・エリア、P VD (Primary Volume Descriptor)テーブル、VTD

50 (Volume Terminate Descriptor)テーブル、PT(PathTa

ble)、DR (Directory Record)を含む。データ領域は複 数のファイルより構成される。

【0012】管理領域内のPVDテーブルには、図2に 示すように、ディスク (ポリューム) に関する情報とし て、ボリュームのサイズ、ボリュームの属性、ルートD Rの位置、PTの位置、その他が記述されている。VT Dテーブルの内容は、図3に示すように規定されてい る。PT (L形PT, M形PT) には、図4および図5 に示すように、DR間の階層構造が記述されている。D RはルートDR(00)テーブル、ルートDR(01) 10 顔を示すフローチャートである。 テーブル及びファイル(n)テーブル群からなる。ルー トDR (00) テーブル及びルートDR (01) テーブ ルには、図6及び図7に示すように、それぞれのDRテ ーブル自身の位置等が記述されている。ファイル(n) テーブルはデータ領域内の個々のファイル毎に設けられ ている。 これらのファイル (n) テーブルには、 図8 に 示すように、対応するファイルの位置等が記述されてい

【0013】図2に示すように、PVDテーブルには応 域には、データ記録方式に準拠したディスクの種別を示 すディスク識別子1と、本ディスクが両面ディスクか片 面ディスクかを示すディスク面数識別子2と、本ディス クが両面ディスクの場合のA面/B面を示すディスク面 識別子3、その他が記録されている。なお、このPVD テーブルにおいて、BPの値はテーブル先頭からのバイ ト位置を示している。

【0014】また、図8に示すように、個々のファイル に対応するファイル(n)テーブルには応用システム領 域が設けられている。この応用システム領域には、デー 30 タ記録方式に準拠したファイルの種別を示す情報(ディ スク識別子) 4、その他が記録されている。

【0015】図9は以上のデータ構造を有するディスク を再生する光ディスク再生装置の構成を示す図である。 同図において、11は光ディスクを駆動すると共に光デ ィスクからデータを光ピックアップでリードする光ディ スクドライブ部である。12はシステム全体を制御する MPU (マイクロプロセッサユニット) である。13は ユーザの指令をMPUI2に与えるキー入力部である。 MおよびMPU12の作業領域として用いられるRAM 部である。15は光ディスクドライブ部11より出力さ れたデータの復調および誤り訂正を行い、誤り訂正した データをビデオ(主映像)、オーディオ、副映像の3つ のデータに分離するシステムプロセッサ部である。16 はデータ処理のためのRAM部である。17、18、1 9はシステムプロセッサ部15より出力されたビデオデ ータ、オーディオデータ、副映像データをそれぞれデコ ードするビデオデコーダ部、オーディオデコーダ部、副 ログ信号に変換すると共に、ビデオデータと副映像デー タとを多重化して映像/音声出力部2 1 に出力するD/ A&再生処理部である。 次に、この光ディスク再生装 置の動作を図10から図13を用いて説明する。図10 はデータ記録方式に準拠したディスクおよびファイルの 種別を判定する機能の構成を示す図、図11はディスク の記録面数および再生面を判定する機能の構成を示す 図、図12は図1のデータ構造上でのファイルアクセス の手順を示す図、そして図13はファイルアクセスの手

【0016】ディスク再生装置の起動後、またはディス ク交換後、再生装置はPVDテーブルを読み込む(ステ ップ1)。この後、再生装置はPVDテーブル中の規格 識別子を基に、本ディスクがISO-9680規格に進 拠したディスクであるか否かを判定する(ステップ 2)。本ディスクが ISO-9660 規格に準拠したデ ィスクである場合、再生装置は、図10に示したディス ク記録方式判定部31Kて、PVDテーブル内の応用シ ステム領域に記録されたディスク識別子1をチェックす 用システム領域が設けられている。この応用システム領 20 ることによって、本ディスクが本再生装置にて再生可能 なディスク (適用ディスク) であるか否かを判定する (ステップ3)。

> 【0017】装着されたディスクが適用ディスクであれ ば、再生装置は、図11に示したディスク記録面数判定 部41にて、同じく応用システム領域に記録されたディ スク面数識別子2をチェックする(ステップ4)。この 結果、装着されたディスクが両面ディスクであることが 判定された場合、再生装置はディスクA/B面判定部4 2にて、同じく応用システム領域に記録されたディスク 面識別子3をチェックすることによって、現在の再生面 がA面、B面のどちらであるかを判定する(ステップ 5).

【0018】次に再生装置は、PTを読み込んでDR間 の階層構造を確認し、続いてルートDRを読み込んで各 ファイル(n)テーブルの位置を確認する(ステップ 6)。との後、再生装置は、最初のファイル(n)テー ブルからファイル名を取り出し(ステップ7)、このフ ァイル名が予め指定したファイル名と一致するか否かを 判定する(ステップ8)。この結果、ファイル名が一致 14はMPU12の制御プログラム等が記憶されたRO 40 しない場合、再生装置は次のファイル名を取り出し(ス テップ9)、同じ動作を繰り返す。各ファイル名が一致 した場合、再生装置は、図10に示したファイル記録方 式判定部32にて、一致したファイルのファイル (n) テーブル内の応用システム領域内の情報(ディスク識別 子) 4をチェックすることによって、本ファイルが本耳 生装置で適用可能なファイルであるか否かを判断する (ステップ11)。本ファイルが不適用ファイルならば 処理は終了となる。また、本ファイルが適用ファイルな らば、再生装置は、そのファイルのファイル (n)テー 映像デコーダ部である。20は各デコードデータをアナ 50 ブルからファイルの記録位置を確認し、そのファイル本

体をアクセスする (ステップ12)。

【0019】次に、管理情報の多重記録方法について説 明する。

【0020】本ディスクには、管理領域に記録された情 報と同じ内容の複数の管理情報が、管理領域およびデー 夕領域以外の位置に、予備管理情報として多重に記録さ れている。

【0021】図14はこの予備管理情報をリードイン領 域に多重に記録した例を示している。同図に示すよう に、各予備管理情報内の位置を示す値は、それぞれ自身 10 ている。 の予備管理領域51、52の先頭アドレスからの相対距 離(セクタ数)により定義される。 管理領域53及び データ領域54内の位置を示す絶対アドレスは、管理領 域53の先頭アドレスからの相対距離(セクタ数)で定 義されている。従って、予備管理領域51、52内の任 意の位置をアクセスする時は、予備管理領域51、52 の先頭アドレスをオフセット値として、これに目的の絶 対アドレスの値を加算することによって算出ができる。 例えば、第1の予備管理領域51の先頭アドレスが-2 0である場合、絶対アドレス3で示されるアドレスは次 20 番号順に複数連続して配置されている。 式により算出される。

3 + (-20) = -17

同様に第2の予備管理領域52の先頭アドレスが-10 である場合、絶対アドレス3で示されるアドレスは次式 により算出される。

3 + (-10) = -7

次に、本ディスクのデータ領域に記録されているファイ ルのデータ構造について説明する。図15はこのファイ ルのデータ構造を示す図である。同図に示すように、フ ブル6の群、セル情報テーブル7の群、DUTアロケー ション・テーブル (以下、DATと呼ぶ。) 8の群、D UT (データユニット) 9の群を有する。

【0022】ファイル管理テーブル5は、図16に示す ように、ファイル中に存在するチェーン情報テーブル 数、セル情報テーブル数、DUT(データユニット) 数、セクタ数、および各テーブルの先頭を示すポインタ 等を含む。

【0023】チェーン情報テーブル6には、図17及び ための情報が記述されている。ことでプログラム・チェ ーンとは1つのストーリーを構成する単位である。個々 のプログラム・チェーンは複数のプログラムを再生の順 番で連結して構成される。プログラムは1つ以上のプロ グラム・セルと呼ばれる単位の集合からなる。要する に、チェーン情報テーブル6は、複数のセル情報テーブ ル7を選択的に連結して1つのプログラム・チェーンと して構成するための情報を含んでいる。ファイル内に は、このチェーン情報テーブル6がチェーン番号順に複 数連続して配置されている。

【0024】セル情報テーブル7には、図19に示すよ うに、プログラム・セルを構成するための情報が記述さ れている。 ここでプログラム・セルとは、1つのプログ ラムを構成するための部品である。個々のプログラム・ セルは複数のDUTを再生の順番で連結して構成され る。要するに、セル情報テーブル7は、複数のDUT9 を選択的に連結して1つのプログラム・セルとして構成 するための情報を含んでいる。ファイル内には、このセ ル情報テーブル7がセル番号順に複数連続して配置され

【0025】DAT8には、図20に示すように、倒っ のDUT毎に、そのDUTが記録されている位置をファ イル先頭からの相対距離(セクタ数)で示す情報が記述 されている。ファイル内には、とのDAT8がDUT番 号順に複数連続して配置されている。

【0026】DUT9は、互いに同期再生される映像デ ータ、音声データ、副映像データ等の複数の種別のデー タで構成される。個々のDUT9の再生時間は特に規定 されていない。ファイル内には、このDUT9がDUT

【0027】次に、図21を用いてプログラム・チェー ンを選択する手順を説明する。

【0028】再生装置は、ファイルに存在する複数のブ ログラム・チェーンの中から、ユーザによって選択され た任意のプログラム・チェーンを再生することができ

【0029】再生装置は、目的のファイルを取得した 後、そのファイル内のファイル管理テーブル5を読み込 み(ステップ1)、ファイル内のプログラム・チェーン ァイルは、ファイル管理テーブル5、チェーン情報テー 30 数、プログラム・セル数、DUT数、セクタ数、及び各 テーブルの先頭を示すポインタを取得する(ステップ 3)。次に再生装置は、取得したポインタを用いて、最 初のチェーン情報テーブルの内容を取得し(ステップ 4)、チェーン番号を示すカウンタの値を0クリアする (ステップ5)。

【0030】次に再生装置は、カウンタが示すチェーン 番号が予めユーザが指定したチェーン番号と一致するか 否かを判定する(ステップ6)。一致しない場合、再生 装置は、チェーン情報テーブルに記述されたテーブル自 図18に示すように、プログラム・チェーンを構成する 40 体の長さを先頭ポインタに加算することによって求めた ポインタを用いて、次のチェーン情報テーブルの内容を 取得する(ステップ7)。続いて再生装置は、チェーン 番号を1加算し(ステップ8)、再びユーザが指定した チェーン番号と一致するかを判定する。このようにし て、カウンタが示すチェーン番号が予めユーザが指定し たチェーン番号と一致するまでステップ6からステップ 8の処理を繰り返す。

> 【0031】カウンタが示すチェーン番号が予めユーザ が指定したチェーン番号と一致した場合、再生装置は、

50 チェーン情報テーブルから、本プログラム・チェーンを

構成するプログラム・セル数、DUT数、副映像チャネ ル数、オーディオ・ストリーム数等を取得する (ステッ ブ9)。続いて、再生装置は、取得した情報から、チェ ーン情報テーブル中の分岐点数(NBP)と、チェーン 制御情報(SCINFO)の先頭ポインタを取得する (ステップ10)。この後、再生装置は、取得した先頭 ポインタから最初のチェーン制御情報(SCINFO) を取得して(ステップ11)、とのチェーン制御情報 (SCINFO)を基にプログラム・チェーンの再生制 御を開始する (ステップ12)。

【0032】ところで、図15に示したファイル内のフ ァイル管理テーブル5、チェーン情報テーブル6、セル 情報テーブル7、DAT8、DUT9の各先頭位置は、 すべて、自身が所属しているファイルの先頭からの相対 距離(セクタ数)で定義されている。即ち、aをファイ ル管理テーブル5のセクタ数、bを全チェーン情報テー ブル6のセクタ数、cを全セル情報テーブルのセクタ 数、dを全DATのセクタ数とすると、ファイル管理テ ーブルの先頭位置は0、先頭のチェーン情報テーブルの 位置はa、先頭のセル情報テーブルの位置はa+b、先 20 【0041】5) プログラム・チェーンAのプログラ 頭のDATの位置はa+b+c、先頭のDUTの位置は a + b + c + d で表される。

【0033】このように、ファイル内の位置をファイル 先頭からの相対距離 (セクタ数) で表すことで、図22 に示すように、ファイルをデータ領域内の別の位置に再 配置する場合に位置を示す値を変更する必要がない。 【0034】また、この光ディスクのファイル構造にお いては、複数のプログラム・チェーンで同一のプログラ

ム・セルを共有することができる。 【0035】図18に示すように、チェーン情報テープ 30 ルには、他のプログラム・チェーンとの間で共有してい るプログラム・セルの数を示す分岐点総数(NBP) と、そのプログラム・セル番号である分岐情報(BIN F0) が記述される。図23及び図24は3つのプログ ラム・チェーンA、B、Cでプログラム・セルを共有す

る場合の分岐情報(BINFO)及びチェーン制御情報 (SCINFO) の各記述例を示している。チェーン制 御情報 (SCINFO) には、再生するプログラム・セ ルの番号が再生順に記述されている。再生装置は、この チェーン制御情報(SCINFO)に基づいて、再生す 40 再生はプログラム・セル8から開始される。 るプログラム・セルを順次選択、再生することでプログ ラム・チェーンA、B、Cの再生を実行する。 これによ り、各プログラム・チェーンA、B、Cはそれぞれ図2 5に示す手順で再生される。なお、図25において、0 から8は個々のプログラム・セルの番号とその再生区間 を示す。

【0038】次に、A、B、Cいずれかのプログラム・ チェーンを再生中にプログラム・チェーンの切り替えが 発生した場合の動作を説明する。

ム・セルIの再生中にプログラム・チェーンBへの切り 替えが発生した場合は、プログラム・チェーンBの再生 は最初のプログラム・セル5から開始される。

【0038】2) プログラム・チェーンAのプログラ ム・セル1の再生中にプログラム・チェーンCへの切り 替えが発生した場合は、ブログラム・チェーンCの再生 は最初のプログラム・セル7から開始される。

【0039】3) プログラム・チェーンAのプログラ ム・セル1の再生完了後にプログラム・チェーンBへの 10 切り替えが発生した場合、プログラム・チェーンBの再 生はは次のプログラム・セル2から開始される。なぜな ら、プログラム・チェーンBは、2番目にプログラム・ チェーンAと共有しているプログラム・セル1を有して おり、重複する再生を避けるため、プログラム・チェー ンBの再生は次のプログラム・セル2から開始される。 【0040】4) プログラム・チェーンAのプログラ ム・セルlの再生完了後にプログラム・チェーンCへの 切り替えが発生した場合、プログラム・チェーンCの再 生は最初のプログラム・セル7から開始される。

ム・セル2の再生完了後にプログラム・チェーンBへの 切り替えが発生した場合、プログラム・チェーンBの再 生ははプログラム・セル6から開始される。その理由は 3) の場合と同じである。

【0042】6) プログラム・チェーンAのプログラ ム・セル2の再生完了後にプログラム・チェーンCへの 切り替えが発生した場合、プログラム・チェーンCの再 生は最初のプログラム・セル7から開始される。

【0043】7) プログラム・チェーンAのプログラ ム・セル3の再生完了後にプログラム・チェーンBへの 切り替えが発生した場合、プログラム・チェーンBの再 生はプログラム・セル6から開始される。

【0044】8) プログラム・チェーンAのプログラ ム・セル3の再生完了後にプログラム・チェーンCへの 切り替えが発生した場合、プログラム・チェーンCの再 生はプログラム・セル8から開始される。なぜなら、プ ログラム・チェーンCは、2番目にプログラム・チェー ンAと共有しているプログラム・セル3を有しており、 重複する再生を避けるため、プログラム・チェーンCの

【0045】このように、共有プログラム・セルを有す るプログラム・チェーン間で再生の切り替えが発生した 場合は、再生が完了した共有プログラム・セルの次のプ ログラム・セルから切り替え後の再生が開始される。

【0046】次に、プログラム・チェーンの再生制御に ついて説明する。

【0047】図18に示すように、チェーン情報テープ ルには、チェーン制御情報 (SCINFO) がプログラ ム・セルの再生順に連続して記録されている。したがっ 【0037】1) プログラム・チェーンAのプログラ 50 て、このチェーン制御情報を顧番に読み出すことでプロ

グラム・セルの連続再生つまりプログラム・チェーンの 再生を行うことができる。

【0048】また、図18及び図26に示すように、チ ェーン制御情報 (SCINFO) には2ピットの再生制 御エリア61が設けられている。との再生制御エリア6 1に記述された再生制御情報に基づき、再生装置は各ブ ログラム・セルを連続再生する時の制御内容を認識する ことができる。

【0049】再生制御情報の内容として次のものがあ

00:プログラム・セルの再生後、待ち時間無しで次の プログラム・セルを連続して再生する(プログラム間の 連続性あり)。

01:プログラム・セルの再生後、待ち時間無しで次の ブログラム・セルを連続して再生する(プログラム間の

10:プログラム・セルの再生後、セル情報テーブルで 指定される時間(PWAIT)の経過を待って次のプロ グラム・セルを再生する。

11:プログラム・セルの再生後、再生を停止する。 【0050】次に、この再生制御情報に基づくプログラ ム・セルの連続再生制御の具体例を説明する。

【0051】図26はその具体例であるチェーン制御情 報(SCINFO)の記述例を示している。この具体例 において、プログラム・チェーンは5つのプログラム・ セルで構成される。また、アングル・モードはすべて "00"であり、マルチ・アングル再生の指定はない。 マルチ・アングル再生とは、同一時間軸上の同一期間に 選択的に再生可能ないくつかのプログラム・セルの中か 委ねる方式である。例えば、テレビの野球中継を想定し た場合、1塁側のカメラと3塁側のカメラでそれぞれ捕 えた2つの映像データを記録しておき、再生時にいずれ かの映像を選択する、といった例が挙げられる。

【0052】以下、図27のフローチャートを参照し て、プログラム・セルの連続再生制御の手順を説明す る。

【0053】まず再生装置は、チェーン情報テーブルか ら最初のチェーン制御情報 (SCINFO) を取得し を読み込む(ステップ2)。次に再生装置は、ファイル 管理テーブルからセル情報テーブルの先頭ポインタを読 み込み、この先頭ポインタとプログラム・セル番号とか ら、目的のセル情報テーブルを取得する(ステップ 3)。そして再生装置は、取得したセル情報テーブルの 内容に従ってプログラム・セルの再生を実行する(ステ ップ4)。

【0054】との間、再生装置は、チェーン制御情報の 再生制団エリアの情報を読み込み、その再生制御情報に 基づいて次のようにプログラム・セル間の連続再生を制 50 10:アングルブロックの開始/維続

御する.

【0055】再生制御情報が"00"である場合(ステ ップ5)、再生装置は、プログラム・セルの再生終了 後、次のチェーン制御情報 (SCINFO) を取得し (ステップ11)、直ちに次のプログラム・セルの再生 を開始する。

【0056】再生制御情報が"01"である場合(ステ ップ6)、再生装置は、プログラム・セルの再生終了直 前からミュート等のBroken Link 処理を実行し(ステッ 10 プ9)、プログラム・セルの再生終了後、次のプログラ ム・チェーン制御情報 (SCINFO) を取得し、直ち に次のブログラム・セルの再生を開始する。

【0057】再生制御情報が"10"である場合(ステ ップ7)、再生装置は、プログラム・セルの再生終了 後、セル情報テーブルで指定される時間(PWAIT) だけウエイト処理を行う(ステップ10)。そして再生 装置は、ウエイト時間経過後、次のチェーン制御情報 (SCINFO)を取得し、次のプログラム・セルの再 生を開始する。

20 【0058】再生制御情報が"11"である場合、再生 装置は、プログラム・セルの再生終了後、プログラム・ チェーンの再生を終了する(ステップ8)。

【0059】したがって、図26に示したチェーン制御 情報を基に再生制御を実行した場合の、再生制御の具体 的な手順は次のようになる。図28にこの再生制御の手 順を示す。

チェーン制御情報番号O:S1→S2 (取得セル番号 0)→S3→S4(再生セル番号0)→S5→S11 チェーン制御情報番号1:→S2(取得セル番号1)→ **ら、再生する唯一のプログラム・セルの選択をユーザに 30 S3→S4(再生セル番号1)→S5→S6→S9→S**

> チェーン制御情報番号2:→S2(取得セル番号4)→ S3→S4 (再生セル番号4) →S5→S11

> チェーン制御情報番号3:→S2(取得セル番号2)→ S3→S4(再生セル番号2)→S5→S6→S7→S 10 (ウェイト処理)→S11

> チェーン制御情報番号4:→S2(取得セル番号3)→ S 3→S 4 (再生セル番号3) →S 5 →S 6 →S 7 → S 8一終了

(ステップ1)、その中の最初のプログラム・セル番号 40 次に、プログラム・セルのマルチ・アングル再生につい て説明する。

> 【0060】図29及び図18に示すように、チェーン 情報テーブルのチェーン制御情報には、2ピットのアン グルモード情報71と、4ピットのアングル番号72と が記録されている。アングルモード情報71の内容は次 の通りである。なお、アングルブロックとは、同一時間 軸上の同一期間に選択的に再生可能ないくつかのプログ ラムセルの集合である。

00:アングルプロックでない。

11:アングルブロックの終了

アングル番号72は、アングル・ブロックを構成するブ ログラム・セル毎に連続番号で割り当てられている。ユ ーザによっていずれかのアングル番号が選択されること によって、そのアングル番号のプログラム・セルが再生

【0061】次に、マルチ・アングル再生の動作につい て説明する。図30はマルチ・アングル再生制御の手順 を示すフローチャートである。

【0062】まず再生装置は、チェーン情報テーブルか 10 チェーン制御情報番号1:→S2(取得セル番号1)→ ら最初のチェーン制御情報 (SCINFO) を取得し (ステップ1)、その中の最初のプログラム・セル番号 を読み込む(ステップ2)。次に再生装置は、ファイル 管理テーブルからセル情報テーブルの先頭ポインタを読 み込み、この先頭ポインタとプログラム・セル番号とか ら、目的のセル情報テーブルを取得する(ステップ 3)。そして再生装置は、最初のチェーン制御情報のア ングル・モード情報71を読み込み、との情報に基づい てマルチ・アングル再生制御を次のように実行する。

【0083】アングル・モード情報が"10"(アング 20 →S13→S15 ル・ブロックの開始/継続)である場合(ステップ

6)、再生装置はユーザによりアングル番号が指定され ているか否かを調べる (ステップ7)。 アングル番号が 指定されていない場合、再生装置はデフォルトのアング ル番号(0)を選択し(ステップ8)、アングル・モー ド・フラグをセットする (ステップ9)。 アングル番号 が指定されている場合、再生装置は、そのままアングル ・モード・フラグをセットする(ステップ9)。

【0064】次に再生装置は、今回のブログラム・セル ・セルであるか否かを調べる (ステップ10)。 "YE S"である場合、再生装置は該当するセル情報テーブル を取得して、このセル情報テーブルの内容に従ってブロ グラム・セルの再生を実行し(ステップ11)、その 後、アングル・モード・フラグをリセットする (ステッ ブ12)。また"NO"の場合、再生装置は今回のブロ グラム・セルの再生は行わず、アングル・モード・フラ グをセット状態のままとする。

【0065】次に再生装置は、再生制御エリア61の情 の再生終了)でなければ(ステップ13)、チェーン情 報テーブルから次のチェーン制御情報を取得し(ステッ プ15)、ステップ2に戻って同じ処理を繰り返す。

【0066】また再生装置は、ステップ4において、ア ングル・モード情報71が"11"(アングル・ブロッ クの終了) であることを判断した場合(ステップ4)、 アングル・モード・フラグがセットされているか否かを 調べ(ステップ16)、リセットされていれば、ステッ ブ13を介して次のチェーン制御情報の取得 (ステップ 15)、またはプログラム・チェーンの再生終了処理を 50 セル情報テーブルの構成を示す図である。

行う (ステップ14)。 したがって、図29に示した チェーン制御情報を基にマルチ・アングル再生制御を実 行した場合、再生制御の具体的な手順は次のようにな る。なお、図31はこのマルチ・アングル再生制御の手 - 頌を示す図である。なお、ユーザにより指定されたアン グル番号は"1"とする。

チェーン制御情報番号0:S1→S2(取得セル番号 0) →S 3 →S 4 →S 5 →S 1 1 (再生セル番号0) → S12→S13→S15

 $S3 \rightarrow S4 \rightarrow S5 \rightarrow S6 \rightarrow S7 \rightarrow S9 \rightarrow S10 \rightarrow S13$ →S 1 5

チェーン制御情報番号2:→S2(取得セル番号5)→ $S3 \rightarrow S4 \rightarrow S5 \rightarrow S6 \rightarrow S7 \rightarrow S9 \rightarrow S10 \rightarrow S11$ (再生セル番号5)→S12→S13→S15

チェーン制御情報番号3:→S2(取得セル番号6)→ $S3 \rightarrow S4 \rightarrow S16 \rightarrow S13 \rightarrow S15$

チェーン制御情報番号4:→S2(取得セル番号2)→ S3→S4→S5→S11 (再生セル番号2)→S12

チェーン制御情報番号5:→S2(取得セル番号3)→ $S3 \rightarrow S4 \rightarrow S5 \rightarrow S6 \rightarrow S7 \rightarrow S8 \rightarrow S9 \rightarrow S10 \rightarrow$ S11 (再生セル番号3) →S12→S13→S15 チェーン制御情報番号6:→S2(取得セル番号7)→ S3→S4→S16→S13→S15 チェーン制御情報番号7:→S2(取得セル番号4)→

S3→S4→S5→S6→S11 (再生セル番号4) → S12→S13→S14→終了

次に、本ディスクにおける、プログラム・チェーンの用 が、ユーザにより指定されたアングル番号のブログラム 30 途種別に対して付加される特定コードについて説明す

【0067】図17に示すように、チェーン情報テーブ ルには、プログラム・チェーンの用途種別を示す4ビッ トの種別情報74と、用途種別のさらに詳細な内容を示 す8ビットの特定コード73が記録されている。特定コ ード73は、用途種別毎にコードとその詳細内容との固 有の対応関係を有し、同じコードであっても用途種別毎 に異なった詳細内容を示す。例えば、プログラム・チェ ーンの用途種別としてカラオケと楽器を想定する。この 報を読み込み、これが"11"(プログラム・チェーン 40 場合、特定コードはカラオケの場合に字幕の言語種別を 示し、楽器の場合は楽器の種類を示すように変化させ る。これにより特定コードを拡張することなく、固定長 の特定コードで多くの種類の詳細内容を定義することが できる。

> 【0068】次に、本ディスクのメニュー表示方法につ いて説明する。

> 【0069】図32はメニュー画面を構成するチェーン 情報テーブル中のチェーン制御情報(SCINFO)の 構成を示す図、図33は同じくメニュー画面を構成する

【0070】図32に示すように、チェーン情報テーブ ル中のチェーン制御情報 (SCINFO) には、2ビッ トのブロックモード情報81と、ブロックの種別を示す 4ピットのブロック種別82とが含まれている。ブロッ クモード情報81は、複数のプログラム・セルの相互の 関連性を示す情報である。即ち、とのブロックモード情 報81が"00"のとき本プログラム・セルがブロック を構成するセルでないこと、"01"のとき本プログラ ム・セルがブロックの開始セルであること、"10"の とき本ブログラム・セルがブロックの途中セルであると 10 グル選択用メニューの下位のアングル選択用メニューを と、"11"のとき本プログラム・セルがブロックの終 了セルであること、をそれぞれ示す。また、ブロック種 別82は、これが"0000"のときブロックではない こと、"0001"のときアングルブロックであるこ と、"0010"のときメニューブロックであること、 をそれぞれ示す。

【0071】また、図33に示すように、セル情報テー ブルには、プログラム・セルの種別を示す種別情報83 と特定コード84が記述されている。プログラム・セル の種別としては、映画、カラオケ、各種メニューがあ る。メニューの種別としては、ファイル選択、シーケン ス (プログラム・チェーン) 選択、音声ストリーム選 択、副映像チャネル選択、プログラム選択、アングル選 択等がある。特定コード84は、プログラム・セルの種 別がメニューの場合、そのメニューの言語種別を示す。

図34はファイル選択用のメニューの構成例を示す図 である。同図に示すように、ファイル選択用のメニュー は、データ領域内の先頭のファイルを用いて構成され る。即ち、このファイルは、最低1つのセル情報テーブ 成される。なお、POはプログラム・チェーンを構成す る要素であるプログラムである。プログラムは1つ以上 のセル情報テーブルで構成される。

【0072】図35はシーケンス(プログラム・チェー ン) 選択用のメニューの構成例を示す図である。同図に 示すように、このメニューは、個々のファイルの先頭の チェーン情報テーブルSOを用いて構成される。また、 このチェーン情報テーブルに、音声ストリーム選択用メ ニューや副映像チャネル週択用メニューを構成するため ともできる。この場合、それぞれのメニューを構成する ための複数のセル情報テーブルが、チェーン情報テーブ ル中のブロックモード情報81によって関連付けられ る。また、1つのメニューが複数の画面(複数のセル情 報テーブル) で構成される場合も同様に、ブロックモー ド情報81によって各セル情報テーブルが関連付けられ

【0073】また、ブロックモード情報81とブロック 種別82により、1つのチェーン情報テーブルでメニュ

36はこの場合の例を示す図である。本例において、チ ェーン情報テーブルS1はその先頭部分にのみアングル 選択用メニューとプログラム選択用メニューを構成する ための2つのセル情報テーブルC20、C21を有して いる。また、次のチェーン情報テーブルS2は、その先 **顕部分にのみ、上記プログラム選択用メニューの下位の** プログラム選択用メニューを構成するための1つのセル 情報テーブルC22を有している。さらに、次のチェー ン情報テーブルS3は、その先頭部分にのみ、上記アン 構成するための1つのセル情報テーブルC23を有して

【0074】次に、本ディスクのメニュー表示を実現す る再生装置について説明する。

【0075】図37はこのメニュー表示を実現する機能 の構成を示すブロック図である。同図において、91は メニュー画面上の選択項目や言語種別を指定するキー人 力部である。92はセル情報テーブルに記録されている 種別情報83を基に、メニュー画面を構成するセル情報 20 テーブルを判定すると共に、メニュー画面上で選択され た項目番号を認識するメニュー判定/選択部である。9 3はメニュー画面を構成するセル情報テーブルを含むチ エーン情報テーブルに記録された再生制御情報を記憶す る再生制御情報記憶部である。94はメニュー画面を構 成するセル情報テーブルを基に1つ以上のデータユニッ トをセル再生データとして記憶するセル再生データ記憶 部である。95はセル再生データ記憶部94に記憶され たセル再生データの再生制御を行うセル再生制御部であ る。96はメニュー画面を表示するディスプレイ表示部 ルC0を含む最低1つのチェーン情報テーブルS0で構 30 である。97はチェーン情報テーブル中のブロックモー ド情報81を基に、メニュー画面を構成する複数のセル 情報テーブルの関連性を認識するメニューブロック判定 部である。98はメニューブロック判定部97によって 現在再生中のメニュー画面と次に再生するメニュー画面 とが関連することが認識された場合、現在再生中のメニ ュー画面に対する項目選択が行われた後に次のメニュー 画面に再生を切り替えるメニューブロック切替部であ る。99はメニュー画面を構成するセル情報テーブル中 の特定コード73を記憶し、この特定コードを基に、こ の各セル情報テーブルC120、C200を付加するC 40 のメニュー画面の言語種別が予め選択された言語種別と 一致するか否かを判定する特定コード判定/記憶部であ

> 【0076】次に、本ディスクのメニュー表示の動作を 説明する。図38はファイル選択の手順を示す図であ

【0077】まず再生装置は、データ領域内の先頭ファ イル (ファイル0) 内の先頭のチェーン情報テーブルを 取得し、取得したチェーン情報テーブル中の再生制御情 報を再生制御情報記憶部93に記憶する。次に、再生装 ーとメニュー以外のデータを構成することができる。図 50 選は、先頭のチェーン制御情報を基に最初のセル情報テ

ーブルを取得する。続いて再生装置は、メニュー判定/ 選択部92にて、セル情報テーブルに含まれるプログラ ム・セルの種別情報83を読み込み、プログラム・セル の種別がメニューであるか否かを判定する。プログラム ・セルの種別がメニューであることが判定されると、セ ル再生制御部95にてそのプログラム・セルを再生し、 ディスプレイ表示部96に、図38に示すようなファイ ル選択用のメニュー画面101を表示する。このメニュ 一画面101には各ファイルの番号がファイル名(作品 名)と共に表示される。キー入力部91を使ってユーザ 10 より任意のファイル番号が選択されると、再生装置はメ ニュー判定/選択部92にて選択ファイル番号を認識 し、このファイル番号に対応するファイル内の先頭のチ ェーン情報テーブルを取得し、取得したチェーン情報テ ーブル中の再生制御情報を再生制御情報記憶部93 に記 憶する。次に、再生装置は、先頭のチェーン制御情報を 基に最初のセル情報テーブルを取得する。この後、再生 装置はメニュー判定/選択部92にて、セル情報テープ ルに含まれるプログラム・セルの種別情報83を読み込 む。この結果、プログラム・セルの種別がメニューであ 20 示す図

ることが確認されると、セル再生制御部95にてそのブ

ログラム・セルを再生し、次のメニュー画面をディスプ

レイ表示部96に表示する。

【0078】また再生装置は、メニューブロック判定部 97にてチェーン情報テーブル中のブロックモード情報 81及びブロック種別82を読み込み、チェーン情報テ ーブル内の各セル情報テーブルがメニューブロックとし ての関連性を有しているかどうかを認識する。そして現 在再生中のメニュー画面と次に再生するメニュー画面と が関連することが認識された場合、メニューブロック切 30 替部98により、現在再生中のメニュー画面に対する項 目選択が行われた後に次のメニュー画面に再生を切り替 える。このようしてメニューブロックの終了セルである 最後のメニューまでを連続して表示することができる。 【0079】また、本ディスクには、内容が同じでも使 用宮語が異なる複数のメニュー画面を構成するセル情報 テーブル群が1つのメニューブロックを構成したかたち で記録されている。とのメニューの言語種別はセル情報 テーブル中の特定コード84によって示されている。図 39は言語種別が異なる複数のメニュー画面をそれぞれ 40 示す図 構成するセル情報テーブル群の例を示す図である。との 場合、予め言語種別を指定することにより、特定コード 判定/記憶部99が、1つのメニューブロックを構成す るメニュー群の中から、該当する言語種別のメニューを 構成するプログラム・セルのみを選択し、連続して再生 することができる。

[0080]

【発明の効果】以上説明したように本発明の記録媒体に ー よれば、複数のプログラム・チェーン間で同一のプログ (| ラム・セルを共有することができるので、同じデータを 50 図

重複して記録する必要がなくなる。とれにより、記録媒体の記録容量の利用効率を最大限に高められる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施例である光ディスクのデータ構造を示す図

【図2】PVDテーブルの例を示す図

【図3】VTDテーブルの例を示す図

【図4】L形PTテーブルの例を示す図

【図5】M形PTテーブルの例を示す図

【図6】DR(00)テーブルの例を示す図

【図7】DR(01)テーブルの例を示す図

【図8】ファイル (n) テーブルの例を示す図

【図9】図1のディスクを再生する光ディスク再生装置 の機成を示す図

【図10】データ記録方式に準拠したディスクおよびファイルの種別を判定する機能の構成を示す図

【図11】ディスクの記録面数および再生面を判定する 機能の構成を示す図

【図12】データ構造上でのファイルアクセスの手順を 示す図

【図13】ファイルアクセス手順を示すフローチャート

【図14】ディスク管理情報をリード・イン領域へ多重 書きした例を示す図

【図15】ファイルのデータ構造を示す図

【図16】ファイル管理テーブルの例を示す図

【図17】チェーン情報テーブルの例を示す図

【図18】チェーン情報テーブルの例を示す図

【図19】セル情報テーブルの例を示す図

【図20】DATの例を示す図

10 【図21】プログラム・チェーン選択手順を示すフローチャート

【図22】ファイルの再配置例を示す図

【図23】3つのプログラム・チェーンの分岐情報の記述例を示す図

【図24】3つのプログラム・チェーンのチェーン制御 情報の記述例を示す図

【図25】3つのプログラム・チェーンの再生手類を示す図

【図26】プログラム・チェーンの制御情報の記述例を 示す図

【図27】プログラム・セルの連続再生の手順を示すフローチャート

【図28】プログラム・セルの連続再生の手順の具体例 を示す図

【図29】マルチ・アングルを含むブログラム・チェーンの制御情報の記述例を示す図

【図30】マルチ・アングル再生制御の手順を示すフローチャート

【図31】マルチ・アングル再生の手順の具体例を示す

17 【図32】メニュー画面を構成するチェーン情報テーブ ル中のチェーン制御情報の構成を示す図

【図33】メニュー画面を構成するセル情報テーブルの 構成を示す図

【図34】ファイル選択用のメニューの構成例を示す図

【図35】シーケンス (プログラム・チェーン) 選択用のメニューの構成例を示す図

【図36】その他のメニューの構成例を示す図

【図37】メニュー表示を実現する機能の構成を示すブロック図

【図38】ファイル選択の手順を示す図

【図39】言語種別が異なる複数のメニュー画面をそれ ぞれ構成するセル情報テーブル群の例を示す図 【符号の説明】

1…ディスク識別子、2…ディスク面数識別子、3…デ米

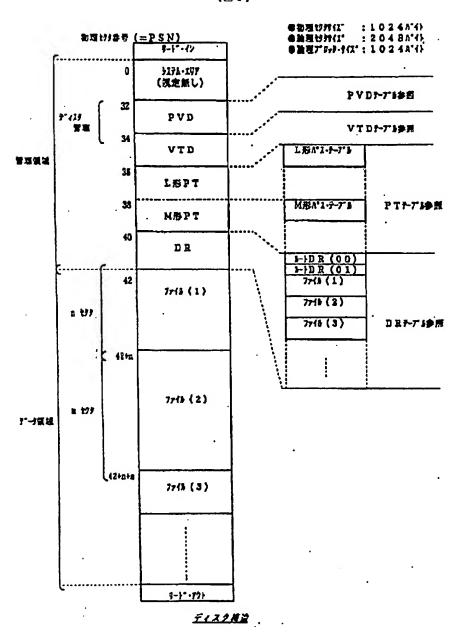
* ィスク面識別子、4…ディスク識別子、5…ファイル管理テーブル、6…チェーン情報テーブル、7…セル情報テーブル、8…DAT、9…DUT、31…ディスク記録方式判定部、32…ファイル記録方式判定部、41…ディスク記録面数判定部、42…ディスクA/B面判定部、51、52…予備管理領域、61…再生制御エリア、71…アングルモード情報、72…アングル番号、73…特定コード、74…種別情報、81…ブロックモード情報、82…ブロック種別、83…種別情報、84・ドに対していませた。91…キー入力部、92…メニュー判定/選択部、93…再生制御情報記憶部、94…セル再生データ記憶部、95…セル再生制御部、96…ディスプレイ表示部、97…メニューブロック判定部、98…メニューブロック切替部、99…特定コード判定/記憶

[図2]

BP	有の名前 「「「「「「」」」」 「「」」」 「「」」」 「」」 「」」	内容
1 2 ~ 6 7	扩 归-人配述于租別	改值, (Olb)
7	学程式配金子级数	(00p)/v.45 (00p)/v.45 (00p)/v.45
8 9~40 41~72	· 公共議 公共議 日本 日本	茶ま
41~72 73~80 81~88	・技術を対す 未使用 がいよな既の大きさ	(000) V. (1)
81~88 89~120 121~124 125~128	大使用 大使用 オピラーは集合の大名文	(00h)n*(1)
8 1 ~ 8 8 0 4 8 8 9 ~ 1 2 2 2 8 1 2 2 2 5 ~ ~ 1 3 2 0 1 3 3 ~ 1 3 3 ~ 1 3 3 ~ 1	a+1/三-1/日子子号 除五子10-4月	製作
129~132 133~140 141~144	「ディデーブルの大きさ Linusa・デーブルの前号	数键
145~148 149~152 153~156	【任法工光が大・ディーの位置 以形がス・ディーの位置	数数
153~156 167~198	任激が影が3・7-75の位置 ユートーデイトタトリルディレタトリ・レコード	数位
11111111111111111111111111111111111111	47/12-14集合権別子 出版金権別子。	鑫
575~702 703~739	アラ 東京 取別子	₹
76260864296307 76581470371334 747581470371334 5027197530747 508147530741 7445691475307713	変換には関す	教授教授教授教授 「一位 「一位 「一位 「一位 「一位 「一位 「一位 「一位
814~830	新疆一个企业 自然及交替数	商主、政部
811-2-88 	1 103-1条約目分及び時間 1 103-1系行目分及び時間	養養 暖塵
845~881 865~881	77(5構造校校 【 (将米の保準化層に強保)	(00b)n-41
8 8 4 ~ 1 3 9 5 884~1024	龙用5次51用 【未使用】	規定しない
8 8 2 8 8 3 8 8 4 ~ 1 3 9 5 1025 ~ 1642 1025 ~ 1632 1033 ~ 1636 1031 1038 ~ 1042	データー では、	文字、数字、数量等 (01h,00h)
1033~1036	2 一学(スク領別子+改訂書号) 2 一学りスク開発は日子	1
1038 1019~1042	2 ディスク サイスク カリイスク カリナー ディスク カリナー ディフェルト・ イド来の 様体 大月 大月 大月 大月 大月 大月 大月 大月	片面(COA) /両面(OIA) の区 人面(COA) / B面(OIA) の数 ディフォルト昇生ファイル者 (COA)が1
1395~1042 1395~2048	(将来の標準化用に確保)	(00h)n'1)

PVDテーブル

【図1】



[234] (235)

【図3】

B P	種の名前	内容
2~6 8~2048	まりュール記述子種別 規格算別子 が担こA配法子版校 (特来の様年化用に確保)	数据 (FFb) 数据)。(91b)

VTDT-TA

[図4]

BP	標の名前	A8
1 3 7 2 8 7 2 1 0	ディルタトリア型列子の長さ 拡張属性にコードの長さ 127万分の位置 駅ディルタトリカの受号 ディルタトリカ州子	(OIA) (OOA) 数は(L形パンデーフ*ルの位置) (OIA, ODA) (OOA, ODA)

LBPT-TA

[図5]

BP	模の名前	内容
3~8 7~10	ディレリ 無別子の長さ 拡張属性レントの長さ ガオジンの位置 乗ディレリの番号 ディレリの番号	(01b) (00b) 数値 (M形パン・ナーアルの位置) (00b, 01b) (00b, 00b)

H君PTテーブル

【図6】

BP	何の名前	内容
12 2 3 3 1 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2	・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・	(22b) (0b) (2cb) (2cb) (2cb) (0cb) (0cb) (0cb) (0cb) (0cb) (0cb) (0cb)

DR (00) -T-TN

[図20]

パ サメーサ	内容	得成7°47数
TSADR	DUT の位置を7749先頭からの相対t35数で示す	4 እ'ብ

データ・ユニットのオテーブル (DAT)

【図7】

ВР ,	何の名前	内容
123 1 0 8 5 1 2 2 3 1 4 2 2 3 3 4	ディルクトリートでの長さ 並得異性している が活動性性のでは がはいたのでは にはいる。 では、 ではいる。 では、 では、 では、 では、 では、 では、 では、 では、	(22h) (20h) 数値(ディトクトリ・レコート・目体の位置) 数値 (02h) (00h) (00h) 数値 (01h)

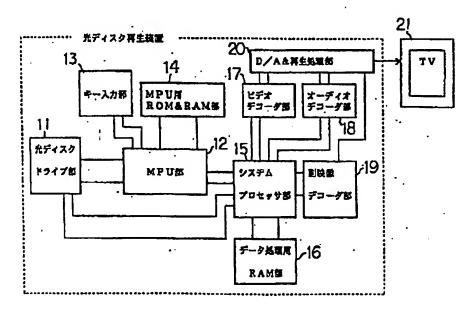
DR (01) +-TN

[図8]

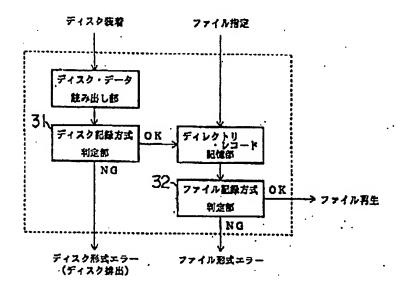
BP	種の名前	内容
1231125 1231125 1231125 1247 1257 127	ではりゅうコートの基金 拡張されている。 拡張するの位置 で発音付及び時期 アイト・ファイの大きさ で発音である。 イファイト・ファイルの大きさ をリュート展示者等 アイト・ファイル版別子 大学用 ファイト版別子 大学用 ファイル版別子 大学用 ファイル版別子 スティルをディー ファイル版別子 スティルをディー ファイルのファイルのファイルのファイルのファイルのファイルのファイルのファイルの	(3Ch) (90h) 数值 (実際の77付5格納位置) 数值 (00h) (00h) (00h) (00h) (00h) (00h) (00h) (2ch) 文字 (90h) *** (90h)

フェイル(ロ) テーブル

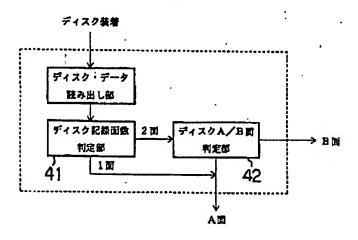
【図9】



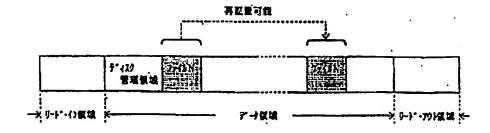
【図10】



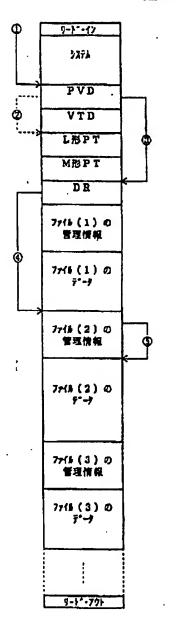
【図11】



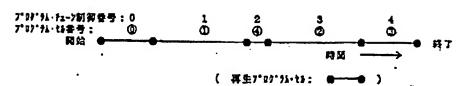
[図22]



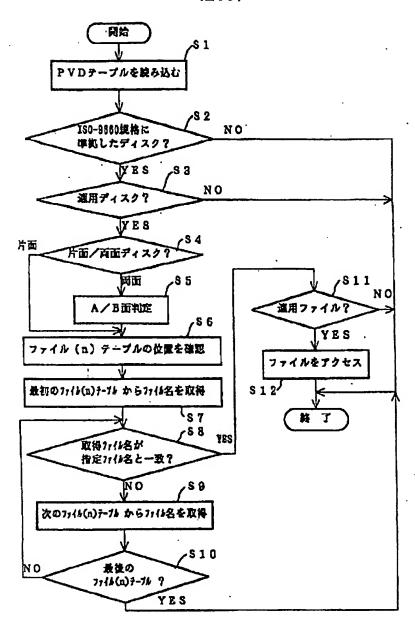
[図12]



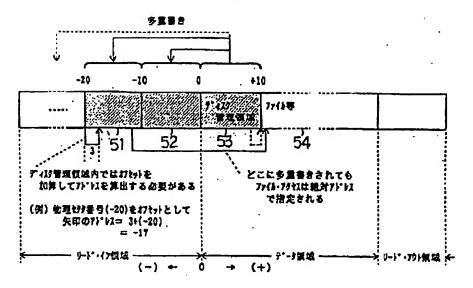
(図28)



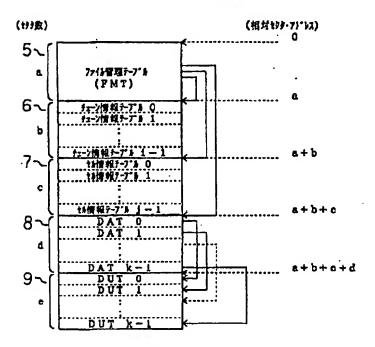
【図13】



【図14】



【図15】



【図16】

ハ"ラノータ	· 内容	製成八十級
PRAKS	テ゚イレタトワ・トワート゚のファイル微別子と同じファイル名	15 N°(F
reserved	子約	1 104
BN	本規格の Book 番号	1 N°4}
VER3	Book 参号毎の改訂祭号	1 1 11
VEND	各ペンク・毎にユニータな番号を設定可能なペック・識別子	2 3'4}
NYOL	f*4スf供給者が任意の番号を設定可能なも*リューム番号	1.11
Perervad	予約	15 A'4)
ECHAIN	本ファイル中に存在する親ブログラル・チェーツ数	134
NPSQC	本7ヶ個中に存在する級7・ログラム数	N'{ -
MCELL	本ファル中に存在する株プリケラム・Vili数	8 A*{}
TOUT	本力が保中に存在する雑DUT数	4 101
NSECT	本ファイル中に存在する雑セクタ数	4 1/1
reserved	予約	20 N'1}
PCHAINIT	本ファイル内の CHAINI? プロッタへのポインタ	2 月1月(模对4分数)
PCELLET	キファイル内の CELLIT アリガへのギインタ	2 N'41(相対t分数)
PDAT	本カイが内の DAT 7°Dがへの8°イン	2 11(相対199数)
reserved	予約	10 n' ()
PCKAINIT	本7ァイル内の CHAINIT プロッタへのポインタ(2 菓書き用)	2 月11(相对1分数
PCELLIT	本ファイル内の CELLIT 7゚ロッ/へのキ゚インタ(2貫吾8月)	2 N°41(模封t炒数)
PDAT	本ファイル内の DAT プロッタへのポインタ(2 煮客き用)	2 2 (1) (相対もが数
reserved	子的	10 N° ()
DDEF	2-5"が自由に使用可能な1-5"定義領域	928小小以上

ファイル管理テーブル(FHT)

【図19】

ハ・ラメータ	内容	構成8*4)数
CILLMODE	CELL 全体のŧ-}*を指定	2 እ°{}
PYAIT	CEAINIT 中の SCINIO でタュイト例御を指定された場合の タュイト時間 (0~258秒の販売)	1 A*{}
PEGNO	本プヒダラムーセルが所属するプルダラム養号	1 10.4)
SDUT	本プロダラム・セルを辨武する最初の DUT 番号	4 1-41
NOUT	本プログラム・tルを構成する DOT 総数	2 1.41
SADUT	本プログラム・thを構成する反初の DDT 先駆けが位置を表し ファイル先頭からの相対けが数で示す	4 1.4)
EADUT	本プログラルーthを構成する意象の DUT 先頭ゼジ位置を表し ファイル先頭からの相対tfが数で示す	4 A*{}

プログラム・セル音髪テーブル (CELLIT)

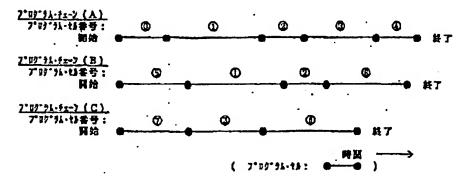
[図26]

				と Doz't C	111		
善号 再生制御	777 1.4-1	775"3带号	7"07"71番号	7109734・協会号	開考		
[21.41)	(?t°+})	[(42°91)	(1.4.11)	(2 15-11)			
0 00	0.0	XXXX	01h	0000h			
1 01	00	XXXX	01h	0001h			
2 00	0.0	XXXX	01h	0004h			
3 10	00	xxxx	01h	0002h			
4 11	0.0	XXXX	01h	0003h			
•	プログラA・チェーンの制御復展』(SC(NO)						

【図17】

ハ・ヲメータ	内容	構成が()数
LCHAINIT	A' 分数で示される CHAINIT 全体の長さ	2 111
CHAINHODE	CHAIN 全体のモート を指定	2 1111
reserved	子的	1 N° ()
NPROG	本プロダウム・チューンを構成するプログラム数	1 እግተት
NCELL	本プロダウム・チューンを構成するプロク゚ウム・セル数	2 111
NOUT	木プログウム・チューンを模式するデータ・ユニット数	4 N'1F
NCHNL	本プログラム・チューソで使用する副映像の最大チャネル敷	2 1711
nstrm	木プログラム・チューンで使用するオーディオのストリーム数	3 N°4F
reserved	予 的	1 114
ECHODE	本プロタ゚ラム・チューンにわける符号化方式:	1_N*{}
YATR	本プロダプル・チェーンにおけるピザプ・オ・ナー・一大性・・・	3 N.4h
CPLET	本プロダラム・チューソにおける商映像カラー・パシットの設定	4 N°41 × 15
SPATR	本アの9*9A・fx-7における各割映像の9f*科和性 74 b8 b15 b14 b13 b12 b11 74 b8 原建度 73ペ・f}	2 A 4 + X NCHNL

【図25】



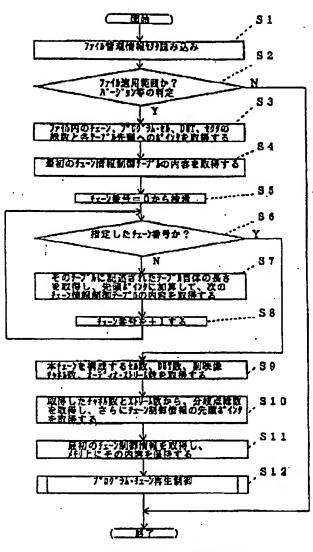
[図18]

	1	
AATR	本7"19"74-12-7年813 8名719-407-5"47周性	2 N'(1 × HSYRH
reserved	予約	1 1.44
MBP	本プロダウム・チューンにおける分岐ポイント数	1 A'{h
BINFO	他プロデナム・チェーンと共有するプログウム・セル吞骨の集合	2 /1"11 × XBP
SCINFO 61-	本ア・ワナ・ナル・ナェーンを構成するフ・ロタ・ラル・セルの再生順番 構成ア・ロナ・ラル・セルの数だけ記述 b31 b30 b28 b26 b27 72 b24 - 再生同毎 「アフナ・ル・モート アンフ・ルを号 b23 ファン b16 フ・ロフ・ナル番号 b15 b8	4 N'11 × NCELL
	b7	

【図29】

	61	71 	72		注)x= Dan't	laro
書号	其生制御 (22°+)	7)5"5-t-}" (2t"4})	779 6番号 (4t*sh)	プログラル書号 (エカーイト)	アリケラム・13番号 (2 A*(ト))	質考
0	00	0 0 1 0	0000	01h 01h	0000h 0001h	
3	00	10	0001	01h 01h	0005h 0008h	哲定
5	00	10	0000	01h 01h	0002h 0003h	
7	00	11	XXXX	01h 01h	0007h 0004h	
		ZRFZ	ム・ナェーン	OHPHR2 (S	C(AFO)	

【図21】



プログラム・チェーン説収手展展

【図36】



【図39】

セルサラ	传宝コード	プロック観賞	プロックモード
0	日本語	5=a-	プロック製物
1	日本新	J==	プロック区間
2	AM	1==-	プロック区間
3	XX	メニュー	プロック教了

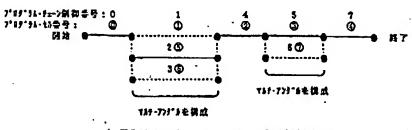
【図23】

分枝香号	共有するプロク゚ラム・セル番号 (2 パイト)
0	0001h
1	. 0002 <i>P</i>
2	0003h
$f_{x}-f_{y}$	Y (A)の分枝情報 (BINFO)

分枝番号	共有するプロク゚ラム・セル番号
	(2 N°())
0	0001h
1_1	0002h
チェー	ン(B)の分岐情報(BINFO)

分歧番号	共有するプログラム・セル番号
1	(2 //1})
0	0003h
f=-	ン(C)の分岐情報(BINFO)

[図31]

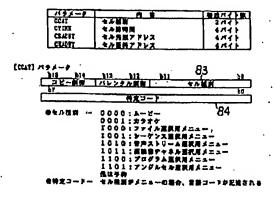


(再生7*8/*7½·tb: ●----●、 非再生7*6/*7½·ti: ●-----●)

[図32]



[図33]



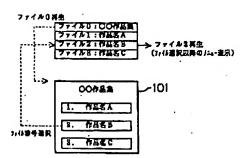
[図24]

				•	柱) x= Don't	Care
春号	再生制御	アンク・カ・モート	779"8答号	プログラム番号	プロダウム・は番号	便考
	(2k"+)	(2k*yh)	(4t*gh)	(1 1/11)	(2 N°(1)	
0	00	00	XXXX	00h	0000h	
1	00	0.0	XXXX	01h	0001h	共有
2	0.0	00	XXXX	01h	0002h	共有
l s	00	00 -	XXXX	01h	0003h	共有
1 4	11	00 .	xxxx	02h	0004h	
	\- <u></u>	£x	-> (A) O	的可说和 (SCIAF	2)	

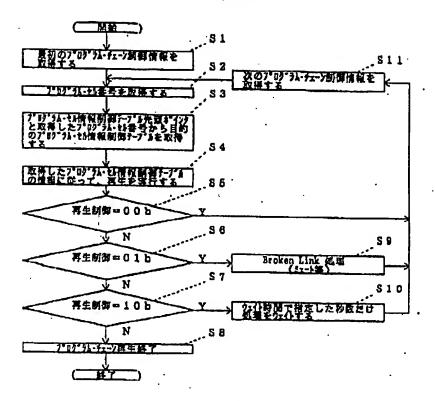
				· · ·	注)x= Don't C	878	
書号	再生制卸	アンクーネ・モート・	アンダ 市番号	7"07"91番号	プロク゚ウム・セル番号	備考	
	(2t*91)	(2t*#h).	(4K*y})	(1 A* (F)	(2 N°41)		
0	0 0	0 0	XXXX	00P	0005h		
1	0.0	00	XXXX	00F	0001h.	共有	
2	0 0	00	XXXX	00h	0002h	共有	
3	1.1	0.0	xxxx	00h	0006h		
	チェーン(B)の説明景報(SCIAFO)						

					注)x= Dan't (876
香号	再生制御	772" \$ · t - } "	779*8番号	プログラム番号	プログラム・ts番号 (2 X*(ト)	馆考
0	0 0	0 0	XXXX	00h	0007h	
1	00	0.0	xxxx	00P	0003h	共有
2_	111	0.0	XXXX	00h HB##/SCI#F	0008h	Ц

[図38]

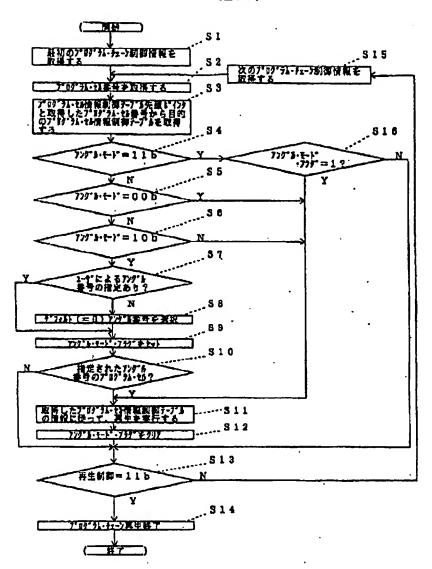


【図27】



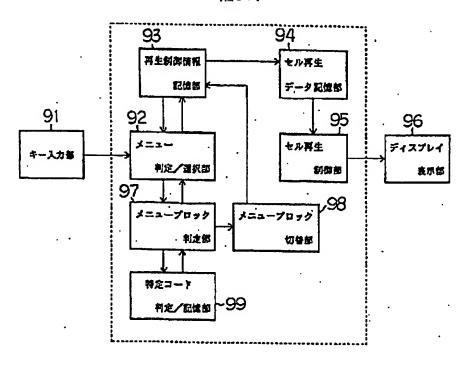
<u>プログラム・チェーン原生質解析(</u> ※ v3f・77が a なし (775 b・t・1"= 00b の時)

[図30]



<u>プログラム・チェーン高キ製鋼用2</u> ※ TA9・779 * あり(779 *A・セート = 10b or 11b の時)

[図37]



【手続補正書】

【提出日】平成9年8月29日

【手続補正1】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】発明の名称

【補正方法】変更

【補正内容】 【発明の名称】

【手続補正2】

記録媒体及び光学式ディスク

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】特許請求の範囲

【補正方法】変更

【補正内容】

【特許請求の範囲】

【請求項1】 ファイル単位でデータが記録された記録 媒体において、

前記ファイルが、

互いに同期して再生される複数の種別のデータのまとまりであるデータユニットの群が記録されたデータユニット領域と、

前紀データユニット領域に記録されたデータユニットを 1つ以上連結して、プログラム・セルとして構成するための情報である1つ以上のセル情報テーブルが記録されたセル情報テーブル領域と、 前記セル情報テーブル領域に記録されたセル情報テーブルに基づき、前記プログラムセルを1つ以上連結して、プログラム・チェーンとして構成するための情報である1つ以上のチェーン情報が記録されたチェーン情報領域とを有することを特徴とする記録媒体。

【請求項2】 請求項1記載の記録媒体において、 前記セル情報テーブルが、セル先頭アドレス及びセル最 終アドレスを含むことを特徴とする記録媒体。

【請求項3】 請求項1記載の記録媒体において、 前記チェーン情報が、

前記プログラム・チェーンを構成する複数のプログラム・セルの番号及びこれらプログラム・セルの再生順を示すセル番号列を含むことを特徴とする記録媒体。

【請求項4】 請求項1記載の記録媒体において、 前記チェーン情報が、

前記プログラム・チェーンを構成する複数のプログラム・セルの番号及びこれらプログラム・セルの再生順を示すセル番号列と、

前記セル番号列で示される各プログラム・セル毎に、これが同一時間 結上の同一期間に他のプログラム・セルとの間で選択的に再生可能なプログラム・セルであるか否かを示すモード情報とを含むことを特徴とする記録媒体。

【翻求項5】 光学式ピックアップを用いて、情報を読み取り可能な再生装置に用いられる光学式ディスクであって、当該ディスク上のリードイン領域とリードアウト 領域との間にファイル単位でデータが記録された光学式 ディスクにおいて、

前記ファイルが、

前記光学式ピックアップを介して読み取られて当該再生 装置内で互いに同期して再生される複数の種別のデータ のまとまりであるデータユニットの群が記録されたデー タユニット領域と、

前記データユニット領域に記録されたデータユニットを 前記再生装置が前記光学式ピックアップを介して1つ以 上遊択的にアクセスしかつ連結して、プログラム・セル として構成するための情報であって前記再生装置により 前記光学式ピックアップを介して読み取られる情報である1つ以上のセル情報テーブルが記録されたセル情報テーブル傾域と、

前記再生装置が前記光学式ビックアップを介して読み取った前記セル情報テーブルに基づき、当該再生装置が当 該再生装置内で前記プログラムセルを1つ以上連結して、プログラム・チェーンとして構成するための情報であって前記再生装置により前記光学式ビックアップを介して読み取られる情報である1つ以上のチェーン情報が記録されたチェーン情報領域とを有することを特徴とする光学式ディスク。

【請求項6】 光学式ピックアップを用いて、情報を読み取り可能な再生装置に用いられる光学式ディスクであって、当該ディスク上のリードイン領域とリードアウト領域との間にファイル単位でデータが記録された光学式ディスクにおいて、

前記ファイルが、

前記光学式ビックアップを介して読み取られて当該再生 装置内で互いに同期して再生される複数の種別のデータ のまとまりであるデータユニットの群が記録されたデー タユニット領域と、

前記再生装置が前記光学式ピックアップを介して当該光学式ディスク上を選択的にアクセスし、プログラムセルを構成する複数の前記データユニットを連続的に再生するための情報であって、前記セルの再生開始のためのアドレス及び再生終了のためのアドレスを有する、前記光学式ピックアップにより読み取り可能な情報である1つ以上のセル情報が記録されたセル情報テーブル領域と、前記再生装置が前記光学式ピックアップを介して読み取った前記セル情報に基づき、当該再生装置が当該再生装置内で前記プログラムセルを1つ以上連結して、プログラム・チェーンとして構成するための情報であって前記再生装置により前記光学式ピックアップを介して読み取られる情報である1つ以上のチェーン情報が記録されたチェーン情報領域とを有することを特徴とする光学式ディスク。

【請求項7】 請求項5または6記載の光学式ディスク において、

前記セル情報テーブルが、セル先頭アドレス及びセル最 <u>林アドレスを含むことを特徴とする光学式ディスク。</u> <u>【請求項8】 請求項5または6記載の光学式ディスク</u> において、

前記チェーン情報が、

前記プログラム・チェーンを構成する複数のプログラム・セルの番号及びこれらプログラム・セルの再生順を示すセル番号列を含むことを特徴とする光学式ディスク。 【請求項8】 請求項5または6記載の光学式ディスク において、

前記チェーン情報が、

前記プログラム・チェーンを構成する複数のプログラム ・セルの番号及びこれらプログラム・セルの再生順を示 すセル番号列と、

前記セル番号列で示される各プログラム・セル毎に、これが同一時間軸上の同一期間に他のプログラム・セルとの間で選択的に再生可能なプログラム・セルであるか否かを示すモード情報とを含むことを特徴とする光学式ディスク。

【手続補正3】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0001

【補正方法】変更

【補正内容】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、<u>記録媒体及び光学式ディスク</u>に関する。

【手続補正4】

【補正対象審類名】明細書

【補正対象項目名】0003

【補正方法】変更

【補正内容】

[0003]

【発明が解決しようとする課題】本発明は、同じデータを重複して記録する必要のない記録媒体及び光学式ディスクの提供を目的としている。

【手続補正5】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0008

【補正方法】変更

【補正内容】

【0008】 請求項5の本発明の光学式ディスクは、光学式ピックアップを用いて、情報を読み取り可能な再生 装置に用いられる光学式ディスクであって、当該ディス ク上のリードイン領域とリードアウト領域との間にファ イル単位でデータが記録された光学式ディスクにおい て、前記ファイルが、前記光学式ピックアップを介して 読み取られて当該再生装置内で互いに同期して再生され

る複数の種別のデータのまとまりであるデータユニット の群が記録されたデータユニット領域と、前記データユ ニット領域に記録されたデータユニットを前記再生装置 が前記光学式ピックアップを介して1つ以上選択的にア クセスしかつ連結して、プログラム・セルとして構成す るための情報であって前記再生装置により前記光学式ピ ックアップを介して読み取られる情報である1つ以上の セル情報テーブルが記録されたセル情報テーブル領域 と、前記再生装置が前記光学式ピックアップを介して読 み取った前記セル情報テーブルに基づき、当該再生装置 が当該再生装置内で前記プログラムセルを1つ以上連結 して、プログラム・チェーンとして構成するための情報 であって前記再生装置により前記光学式ピックアップを 介して読み取られる情報である1つ以上のチェーン情報 が記録されたチェーン情報領域とを有する。 請求項6の 本発明の光学式ディスクは、光学式ピックアップを用い て、情報を読み取り可能な再生装置に用いられる光学式 ディスクであって、当該ディスク上のリードイン領域と リードアウト領域との間にファイル単位でデータが記録 された光学式ディスクにおいて、前記ファイルが、前記 光学式ピックアップを介して読み取られて当該再生装置 内で互いに同期して再生される複数の種別のデータのま とまりであるデータユニットの群が記録されたデータユ ニット領域と、前記再生装置が前記光学式ピックアップ を介して当該光学式ディスク上を選択的にアクセスし、 プログラムセルを構成する複数の前記データユニットを 連続的に再生するための情報であって、前記セルの再生 開始のためのアドレス及び再生終了のためのアドレスを 有する、前記光学式ピックアップにより読み取り可能な 情報である1つ以上のセル情報が記録されたセル情報テ ーブル領域と、前記再生装置が前記光学式ピックアップ を介して読み取った前記セル情報に基づき、当該再生装 置が当該再生装置内で前記プログラムセルを1つ以上連 結して、プログラム・チェーンとして構成するための情 報であって前記再生装置により前記光学式ピックアップ を介して読み取られる情報である1つ以上のチェーン情*

*報が記録されたチェーン情報領域とを有する。請求項7 の本発明の光学式ディスクは、請求項5または6記載の 光学式ディスクにおいて、前記セル情報テーブルが、セ ル先頭アドレス及びセル最終アドレスを含むことを特徴 とする。
請求項8の本発明の光学式ディスクは、
請求項 5または6記載の光学式ディスクにおいて、前記チェー ン情報が、前記プログラム・チェーンを構成する複数の プログラム・セルの番号及びこれらプログラム・セルの 再生順を示すセル番号列を含むことを特徴とする。請求 載の光学式ディスクにおいて、前記チェーン情報が、前 <u>記プログラム・チェーンを構成する複数のプログラム・</u> セルの番号及びこれらプログラム・セルの再生順を示す セル番号列と、前記セル番号列で示される各プログラム ・セル毎に、これが同一時間軸上の同一期間に他のブロ グラム・セルとの間で選択的に再生可能なプログラム・ セルであるか否かを示すモード情報とを含むことを特徴 とする。

【作用】本発明の記録媒体または光学式ディスクにおいては、複数のプログラム・チェーン間で同一のプログラム・セルを共有することができるので、同じデータを重複して記録する必要がなくなる。これにより、記録媒体または光学式ディスクの記録容量の利用効率を最大限に高められる。

【手続補正6】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0080

【補正方法】変更

【補正内容】

[0080]

【発明の効果】以上説明したように本発明の記録媒体<u>または光学式ディスク</u>によれば、複数のプログラム・チェーン間で同一のプログラム・セルを共有することができるので、同じデータを重複して記録する必要がなくなる。これにより、記録媒体<u>または光学式ディスク</u>の記録容量の利用効率を最大限に高められる。

フロントページの続き

(72)発明者 三村 英紀

神奈川県横浜市磯子区新杉田町8番地 株式会社東芝マルチメディア技術研究所内

(72)発明者 北村 哲也

神奈川県川崎市幸区柳町70番地 株式会社 東芝柳町工場内